# 计算机网络

## 概述

#### 网络发展三个阶段:

ARPANET

三级结构

分为主干网,地区网,校园网(或企业网)

全球范围 多层次 ISP结构: 因特网服务提供者

#### 传统的三网:

电信网

有线电视网

计算机网络

### 组成

边缘部分(主机)

核心部分 (网络与路由器)

## 通信方式

C-S方式: 区分客户与服务器

对等 (P2P) 方式: 不区分服务请求方与服务提供方

## 路由器的作用

分组交换:转发对应的分组

### 三种交换方式

电路交换

报文交换

分组交换

### 网络的分类

基于作用范围

WAN广域网

MAN城域网

LAN局域网

```
PAN个人局域网
```

基于使用者

公用网

专用网

虚拟专用网络 (VPN)

## 网络性能指标 (计算题1-17,1-18)

谏率

带宽 (信道所能传输的最高数据率)

信号的宽度随带宽的增大而变窄

吞吐量(单位时间通过的实际数据量)

时延 (计算)

发送时延 (计算)

传播时延 (计算)

处理时延

排队时延

总时延 = 发送时延+传播时延+处理时延+排队时延

### 协议的要素

语法,语义,同步

## 物理层

目的: 在媒体上传输比特流

## 信噪比

信号与噪声的平均功率之比

公式: db=10 log\_10/ (S/N)

极限速率传输速率: C=Wlog\_2(1+S/N)

#### ISM

无线局域网可自由使用的频段

### 物理层传输媒体

导引型

同轴电缆

双绞线

区分有无屏蔽层,绞合度

光纤:体积小,重量轻,抗干扰性好

单模,远,慢

多模,近,快

非导引型

自由空间

#### 模拟数字信号相比

模拟信号为连续的

数字信号为离散的

### 信道通信方式

单向(单工)

双向交替 (半双工)

双向同时 (全双工)

### 调制方式

基带调制: 仅变换波形, 称为编码

带通调制:使用载波进行调制,将频率范围移到较高频段,并转为模拟信号

#### 调制方法

调幅,调频,调相

## 编码方式特点

曼彻斯特,差分曼彻斯特:频率高,能自同步

### 信道复用 (计算题)

FDMA 频分复用多址 (光纤中WDMA波分复用)

TDMA时分复用多址

CDMA码分多址 (计算题)

#### **ADSL**

非对称数字用户线

低频留给传统电话, 高频用于上网, 上下行不对称

## 数据链路层

链路是无源的点到点的物理线路段, 中间没有交换阶段

数据链路: 物理链路加协议

#### 使用协议

PPP点对点

CSMA/CD载波监听,多点接入,碰撞检测

#### 数据链路信道

点对点

广播

## 数据链路协议的三个基本问题 (CRC计算3-07)

封装成帧 (加头尾)

透明传输(解决控制字符,用字节填充/字符填充)

差错控制 (CRC) (计算)

#### PPP(点对点协议)

三个组成部分:

IP数据报封装到串行链路

LCP链路控制协议

NCP网络控制协议

流程

链路协商->用户名密码鉴别->网络层协议配置

## 局域网拓扑结构

星型, 总线

### 适配器(网卡)作用(简答)

串并行转换

缓存数据

安装驱动

实现以太网协议

#### CSMA/CD

载波监听、多点接入/碰撞检测

## 争用期

数据端到端往返时间称之为t(tao,一声)

2t称之为争用期/碰撞窗口

因此需要最短有效帧长

## 最短有效帧长 (简答)

发送帧的时间必须要大于争用期,并在这段时间内没有检测到碰撞才视为有效,因此为使得发送时间大于争用期,规定最短有效帧长为64字节

#### **MAC**

MAC:媒体介入控制,共48位

硬件地址/物理地址/MAC地址

注册管理机构RA向厂家分配高24位

低24位称为扩展标识符

## 接收逻辑判断,检查MAC地址

符合则收下,不符合则丢弃

分为三种帧

单播

多播

广播

## MAC帧的格式

先目的地址后源地址

额外附加18字节

前面有7字节的同步码与1字节定界符,不算在帧内

#### MTU

最大传送单元

规定数据字段的最大长度

## 如何算作无效MAC帧 (简答)

数据字段长度与长度字段的值不同

数据字段长度不在46-1500字节之间

帧的长度不在64-1518字节之间

帧的长度不是整数字节

帧检验序列FCS查出有错

#### 若无效则直接丢弃

### MAC帧自学习算法 (大题, 3-33)

更新:交换机收到一个帧后先自学习

查找匹配度源地址:

若没有则增加,若有则更新

转发

查找匹配的目的地址

若没有则进行广播 (除来源外)

若有则按表转发

### 碰撞域/集线器/交换机

任意时刻只能有一个站发送数据, 否则会产生碰撞

集线器组成的局域网在一个碰撞域中,交换机每个端口为一个独立的冲突域

集线器每个用户、端口占有的平均带宽为1/n,总带宽为1

交换机每个用户/端口占有的平均带宽为1,总带宽为n

交换机转发端口基于mac地址,集线器转发给所有端口

### 物理媒介标识符

10BASE-T

10:速率,单位为兆位/秒(非字节)

BASE: 基带

T: 双绞线

TX 屏蔽双绞线

T4 4类双绞线

C铜缆

FLS光纤

## 网络层

无连接

尽最大努力传输 (不可靠)

数据报服务

## 使用协议

ICMP: 网络控制报文协议

IGMP: 网络组管理协议

ARP: 地址解析协议

#### IP地址分类

网络号, 主机号

ABCD类:

A:0-127,8位网络号,0开头

B:128-191,16位网络号,10开头

C:192-223,24位网络号,110开头

D:224-239,多播地址, 1110开头

E:240之后, 1111开头

#### 一般不使用的:

网络号	主机号	源地址	目的地址	代表的意思
0	0	可以	不可	在本网络上的本主机(见 6.6 节 DHCP 协议)
0	host-id	可以	不可	在本网络上的某台主机 host-id
全 1	全 1	不可	可以	只在本网络上进行广播(各路由器均不转 发)
net-	全1	不可	可以	对 net-id 上的所有主机进行广播
127	非全 0 或全 1 的任何数	可以	可以	<b>用作本地软件环回测试之用</b> ,仅在网络层交 互,不经过链路和物理层

总结: 0指自己, 1指广播, 全0全1均不能作为主机地址

## 路由器转发

在路由器转发之间,IP数据报中的IP源地址与目的地址始终不变,MAC地址会随着转发而改变

## IP首部格式

前有20字节固定长度,后有可选字段

可选字段用全0的填充字段填充成4字节的整数倍

## ARP (简答)

地址解析协议

解决IP地址与MAC地址的映射问题

由于没有相关的安全验证,可能会出现ARP欺骗

具体方法

- 1.A广播请求分组,包含A本机IP,本机MAC,目的IP
- 2.目的IP相同的主机B接收请求分组,向指定的主机A单播自己的IP与MAC
- 3.A将B的映射写入缓存, B将A的映射写入缓存

#### IP数据报分片(大题)(重点)

ID:产生一个数据报则加1,相同数据报的分片ID相同

标志位: MF=1: 后面还有分片 DF=0:允许分组

片偏移: 以8字节为偏移单位, 相对于原数据报数据段的起点

#### 特定主机路由/默认路由

特定主机路由: 为特定的目的主机指定一个路由

默认路由: 无论分组的指定网络在哪里, 都由指定的路由处理

### 子网掩码计算网络地址

转换为二进制然后逐位相与

## 划分子网后转发分组算法 (大题, 但老师没提)

按照优先级

- 1:检查网络号与直接相连的各网络的网络号是否匹配
- 2: 特定主机路由
- 3: 检查网络号与路由表中网络号是否匹配
- 4: 默认路由

### IP编址问题演进

二级地址分类->三级地址(划分子网)->CIDR

CIDR采用斜线记法,在IP地址后加一个斜线,然后协商网络前缀所占的位数

网络前缀相同的连续IP地址称为"CIDR地址块"

最小地址为0,最大地址为全1,但一般不使用

### CIDR地址块划分(可能大题,但老师没提)

二叉树, 地址块开始结束, 子网掩码, 广播地址

看课后题

### 最长前缀匹配 (大题)

收到的地址与路由器中的项目地址的子网掩码进行与操作

与的结果选择匹配的那项

如果都匹配选择掩码更长的

#### **ICMP**

网络控制报文协议

用于报告差错情况与提供有关异常情况的报告

分为差错报告报文与询问报文

#### 差错报告:

- · 终点不可达
- ·时间超过
- ·参数问题
- ·重定向

#### 以下几种不发送

对差错报文本身

对第一个分片的数据报片的所有后续数据报片

对多播地址

对特殊地址127或全0

应用: PING,不经过传输层,用于测试两个主机的连通性,使用ICMP请求与回复。

#### 路由算法的自适应性

静态: 人工配置

动态:路由算法自动生成

## 网关协议

AS:自治系统,在单一技术管理下的一组路由器,使用一致的路由选择策略

自治系统之间称为域间路由选择自治系统内部称为域内路由选择

分为内部网关协议与外部网关协议

内部网关协议: RIP, OSPF

外部网关协议: BGP

## RIP (大题)

基于距离向量的路由选择协议

特点:

仅与相邻路由器交换信息

交换的是本路由器的路由表(到所有网络的距离和下一跳路由器)(体现基于距离向量)

按照固定的时间间隔交换

有"好消息传播的快,坏消息传播的慢"的特点

只适用于小型网络

#### **OSPF**

基于链路状态协议

特点:

向所有路由器发送信息(洪泛法)

发送的是相邻所有路由器的链路状态,最终知道整个网络的拓扑结构

当链路状态发生变化时进行发送

没有"好坏消息"的特点

能够用于很大规模的网络

#### **BGP**

不同的自治系统的路由器之间交换信息

交换自治系统的可达性

### 交换结构

常用交换方法

通过存储器

通过总线

通过纵横交换结构

## 指明的专用地址

10开头

172.16-172.32

192.168开头

只作为本地地址, 内部通讯用

#### **VPN**

虚拟专用网络

#### IPV6

仍然支持无连接

地址扩展到128位

数据报由两部组成:基本首部(40字节)有效载荷(包含扩展首部与数据部分)

过渡时策略有: 双协议栈, 隧道技术

IGMP与ARP被合并

#### **SDN**

体系结构

把控制层面与数据层面分离

目前采用OpenFlow协议

## 运输层

主机间的通信事实上是主机中的应用进程互相通信,又称为端到端的通信 很重要的功能为复用和分用

#### 协议

UDP 用户数据报协议, TCP传输控制协议

ARQ 自动重传请求

UDP特点:

无连接

尽最大努力交付

面向报文

无拥塞控制

支持一对多, 多对多

首部8字节,开销小

TCP特点:

面向连接

可靠交付

面向字节流

有拥塞控制

只能1对1

全双工

首部20字节

## 套接字

IP地址+端口号,确定TCP通信的端点

## 可靠性保证

自动重传请求: 重传自动进行, 不需要重复提出请求

累计确认:对最后一个分组进行确认,表示到这个分组为止都已经正确受到

滑动窗口

### 流量控制/拥塞控制 (简答)

利用滑动窗口实现

流量控制为点对点通信量的控制

流量控制目的为使得接收方有充足时间接收处理

拥塞控制是全局性的过程, 涉及所有主机与路由器

拥塞控制目的为使得网络中的路由器或链路不过载

### 流量控制过程 (大题)

结合145PPT

接收方通过控制接收窗口大小来实现流量控制

#### 零窗口/持续计时器

目的: 为打破死锁

零窗口:接收窗口为0

持续计时器: 在收到零窗口通知后启用, 到时间则发送探测报文段

### 慢开始 (老师要求会做题)

当发送窗口小于慢开始门限时,发送窗口每次×2

当大于时,每次+1

当出现拥塞(没有按时受到确认),将慢开始门限设为当前发送窗口的1/2,然后重置发送窗口为1

## **AQM**

主动队列管理

当队列长度到达某个阈值时, 主动随机丢弃到达的分组

## TCP连接

三个阶段

连接建立

数据传送

连接释放

主动建立连接的一方为客户

#### 连接建立

#### 三次握手

1:SYN=1, ACK=0,序号seq为x1,发往服务器

2:SYN=1, ACK=1,序号seq=y1,ack=x1+1发往客户端、

3:SYN=1, ACK=1,序号seq=x1+1,ack=y1+1发往服务器

#### 四次挥手

1:FIN=1 ACK=0,序号seg=x2,发往服务器

2:ACK=1 序号seq=y2,ack=x2+1,发往客户端

3:FIN=1,ACK=1,序号seg=y3,ack=x2+1,发往客户端

4:ACK=1 序号seq=x2+1,ack=y3+1,发往服务端

## 应用层

DNS(域名系统)

WWW(HTTP)

### 应用层协议与传输层协议

ТСР	UDP
FTP,TELNET,HTTP,SMTP,POP3	TFTP,DHCP,SNMP

## 域名结构

三级域名.二级域名.顶级域名

## DNS域名服务器

根域名服务器,最顶级,知道所有顶级域名服务器的域名和IP地址

### 文件传输协议

采用TCP协议

### 万维网

采用统一资源定位符URL标志万维网上的各种文档

URL格式: <协议>://<主机>:<端口>/<路径>

采用超文本传输协议HTTP实现各种超链的链接,使用TCP

HTTP分为请求报文/响应报文,字段长度不确定

请求报文分为三个部分:开始行,首部行,实体主体,其中开始行为请求行,包含请求方法, URL,HTTP版本

## 状态码

- 1xx 表示通知信息的,如请求收到了或正在进行处理。
- 2xx 表示成功,如接受或知道了。
- 3xx 表示重定向,表示要完成请求还必须采取进一步的行动。
- 4xx 表示客户的差错,如请求中有错误的语法或不能完成。
- 5xx 表示服务器的差错,如服务器失效无法完成请求。

## 总结

## 五层协议体系架构 (简答)

层次	设备	协议
应用层		HTTP,FTP,POP3,SMTP
传输层	网关 (用于协议转换)	TCP,UDP,ARQ
网络层	路由器	IP,ICMP.IGMP,ARP,TIP,OSFP,BGP
数据链路层	网桥,交换机,网卡	PPP,CSMA/CD
物理层	转发器, 集线器, 网卡	